⑩日本国特許庁(JP) ⑩特許出願公開

# ② 公 開 特 許 公 報 (A) 平1−253051

G 06 F 12/14 3 2 0 B-7737-5B 9/06 4 5 0 A-7381-5B 審査請求 朱請求 請求項の数 2 (全6頁)

⑤発明の名称 情報保護方法

②特 顧 昭63-80001

②出 順 昭63(1988)3月31日

②発明者力石 徽也 神奈川県高座部寒川町小谷2丁目1番1号 東洋通信機株式会社内

②出願人 東洋通信機株式会社 神奈川県高座郡寒川町小谷2丁目1番1号

データを所望の暗号手段によって暗号化し正当 な利用者のみが暗号化したプログラム東はデー 1. 発明の名称 クを復号化して使用することができる情報保護 惯眼保護方法 方法に関する。 2. 特許請求の報酬 (従来技術) 1. 情報を所要数に分割し、跛分割した情報の 現在、コンビュータを動作させるのは不可欠 うち所世のもの失々にその次の情報を指定す なプログラム度はデータはこれをフロッピーテ るための選択情報を付加し、これ等各々を所 望の暗号手段によって暗号化したことを再推 4 スク等の配像媒体に書き込んで保存し、必要 とする情報保護方法。 なときに読み出して使用するのが一般的である が、フロッピーディスクに暫き込んだプログラ 2. 脊許請求の範囲第1項に配載した方法によ . # IT # - 4 IT # # IT # 0 7 - - F - F . 3 0 って毎分化した情報を復号化する場合、分割 ドコピーすることができるため第三者に盗用さ 情報のその簡単手段に対応した復号手段と、 れてしまう異れがある。 所用の推升手段を選択的に振移する複数の転 従来、第三者の森用を防止し情報、例えばブ 送部とを其え、選択情報に対応した転送部を 指定し、その転送部に接続した復号手段によ ログラムを保護する方法としては、そのプログ って推升化したととを解散とする情報保護方 ラムを所謂の暗号手段によって暗号化した後に フロッピーディスクに割き込んで保存し、これ B. . を使用するときには使用するブログラムの暗号 3. 条明の評価な説明 手数に対応した後号手段に終づいて作成した復 (発明の属する分野) 本発明は情報保護方法、株にプログラム成は 移化プログラムを署さ込んだROMカートリッ

```
特開平1-253051(2)
 ジをコンビュータのROMカートリッジスャッ
                          のであって、第三者がBOMカートリッジ等の
 トド挿入しその復号化プログラムによって符号
                          復号手段を入手しても暗号化したプログラム連
 化したプログラムを発に復号化して使用できる
                          はデータ等の情報を使用することが困難な情報
 ようにした方法がある。
                          保護方法を提供することを目的とする。
  この方法によれば、フョッピーディスクに保
                         (発明の故語)
 存したプログラムを第三者が不正に他のフロッ
                           上述の目的を選成する為本発明の情報保護方
 ビーディスクにコピーしてもとれには暗号化し
                          法は例えば、プログラムを所要数に分割し、分
 たプログラムがコピーされるため第三者は、コ
                          割プログラム失々にその次に実行する分割プロ
 ピーしたファッピーディスクから元のプログラ
                          グラムを指定するための選択情報を付加すると
 ムを得ることが幽難であり、高用を防止してブ
                          共にこれ等各々を所領の所井子及によって断号
 ログラムを保護することができる。
                          化し、瞬号化した各々の分割プログラムをブロ
  しかしながら、この方法では第三者が帰号化
                          グラムの実行版に並べてファッピーディスクに
 したプログラムに対応するROMカートリッジ
                          当ま込んで保存する。
                           又、この語号化したプログラムを使用する場
 を入手してROMカートリッジスロットに挿入
 すればフロッピーディスクの寄号化したプログ
                          合は、暗号化した分割プログラム各々の暗号手
 ラムを容易に実行することができるためファ。
                          良に応じた復号手段を失々所定の転送部に選択
 ビーディスクを厳重に保管しなければならなか
                          的に安校することによって、各々の分割プログ
                          ラム毎に選択情報に応じた転送器を指定し、指
 った。
(発明の目的)
                          定した転送器に接続した復号手段によって符号
、 10回1700/254.2億円64.1。
  本発別は、上述した事情に嵌みてなされたも
                          化し元のプログラムを得るように手段を除する。
( # * A )
                          に、これをキー入力時に選択した暗号手段によ
  以下,本発明を図面に示した実施的に基づい
                          って暗号化する。又、最後に契行する分割プロ
て詳細に説明する。
                          グラムの場合はその分割プログラムをキー入力
                          時に避択した暗号手段によって暗号化する。と
  据1回は本発明に係る暗号手段の一実施例を
示すフローチャート歯である。
                          のような手順に従って、符号化した分割プログ
  先す、保護するプログラムをメモリに当さ込
                          ラムはメモリからその実行激にフロッピーディ
み、キーボードからそのプログラムを分割する
                          スクに記録して保存する。
数を入力し、その入力数に従って保護するブロ
                           次に、暗好化したプログラムを推好化する場
グラムをメモリアドレスによって分割して前記
                          合について説明する。
入力した数の分割プログラムを得る。次にキー
                           復母化する場合は、予め第2回に示すような
ボードから、分割プログラム各々に対して暗号
                          瞬移化したプログラムを元に復移化する復移手
                          段 D 1 及 び D 2 を 遊択的 に 提 紙 する A O 乃 筆 A
手段の機能を選択すると共にその各々の維号手
設に応じた復号手段を指定する情報を入力する。
                          a の販送器を具えると共K 名分割プログラムの
このキー入力に基づいて各分割プログラムは、
                          遊択情報に従って所定の転送部を選択する拡張
その実行脈に次に実行する分割プログラムの有
                         放便1を設ける。
無を判断する即ち、最後に実行する分割プログ
                           この拡張装置1を使用し、上述の如くフェッ
ラムか否かを判断する。この判断によって、次
                          ビーティスクに保存した暗号化プログラムを復
に実行する分割プログラムが有る場合はその分
                          が化するには、無る図に示すファーチャートの
割プログラムに、改に実行する分割プログラム
                          手順に従えば良い。先ず、因为化した分割プロ
の復号手段を推定する選択情報を付加すると共
                          グラム各々の暗舟子段に応じた後号手段D1及
```

## 特開平1-253051(3)

びD2を失る動配分割プログラムの選択情報に 据4回は、以上説明した手限で動作するコン 見じた転送器は接続する。なに、ファッピーデ ビュータシスナムの一実施的を示す構成図であ ィスクから上述の如く保存したプログラムをメ 同国に於いて2は各種プログラムに従って預 モリに許き込み、キーボードから敬初に実行す 算処理するCPU,3はプログラム或はデータ る毎付化した分割プログラムの先頭苗均及びこ を記憶するためのメモリ、4はこれ等内部と外 れに応じた真根情報を入力する。キー入力した 後、指定した先頭番地の暗号化分割プログラム 茲との間のプログラム或はデータを転送入出力 するための入出力剪であって、これ等を互いに は、選択情報に応じた転送部の復分手段によっ アドレスライン、テータライン及びコントロー て復号化し元の分割プログラムをメモリに当き 込む。その後、元の分割プログラムはこれに選 ルラインによって按疑してコンピュータ5を称 成する。更に、このコンビュータ5はプログラ 状情報が含まれているか否かを判断する。選択 ムの実行状態に従って前面表示するためのCRT 情報を含んでいる場合は,その情報に応じて上 6、キー入力するためのキーボードで、プログ 近のキー入力した後の手順と同様に次に実行す る暗号化分割プログラムを前記選択情報に応じ ラムを配録するファッピーディスク8をアクセ スするためのファッピーディスクドライブ9. た転送部の復号手段によって復号化して元の分 暗号化するプログラムを指き込んだ暗号化 ROM 刺プログラムをメモリに軽き込み、おび遊択情 10,11,及び復号化プログラムを署き込んだ 報が含まれているか否かを判断する。又,過択 信報を含んでいない場合は復考化の手順を終了 少号化ROM12及び13を接続するための拡張 装置 14 名々を其文。これ等名々と入田力郎 4 し、元の分割プログラムを復号化した単に実行 との筒を所製のラインによって要較してコンビ する。 ェータシステムを構成する。又,拡張装置 14 ム B を 実行する。 とれ K よって C P U 2は , プロ グラムアセメモリるにロードレキーボード 7 か は復号化ROM12及び13を選択的に接続する ち プログラム P を分割する数3を入力しプログ 転送器 15-0 万至 15-3 によって構成する。 ラムアをロードしたメモリ領域内に於いて3分 上返したコンビュータシステムは以下の如く 割するように分割プログラム PI 乃至 P3 各々 動作する。 ここでは、保護のするプログラム Pを分割プ のアドレス範囲を定める。その後キーボードで から分割プログラム P1 及び P3 失々に対して ログラム P 1 乃至 P 3 として 3 分割し, 互いド 異なる暗号手段に基づいてブログラミングした 暗号化ROM10を選択すると共に分割プログラ AP2 K对して暗号化ROM11 を選択し、復号 羅号化プログラムAS及びBSを失る順号化B 化 B O M 1 2 及び 1 3 を 失 4 転送器 1 5 - 1 および OM 1 0 及び 1 1 に書き込む。又、暗号化プログ 15-3に接続することに対応した情報を入力す ラムASに対応する復号化プログラムADを提 る。 これに よって CPU 2は 転送部 15-3を指定 另化 R O M 1 2 に 書き込み , これを 転送器 1 5 - 1 に接続すると共に、暗移化プログラムBS に対 する選択情報 81 をメモリ3 の空いているメモ り飯味に書き込みが後、暗号化ROM10から暗 応する復号化プログラム B D を復号化 R O M 1 3 号化プログラムASをメモリるにロードした後 に書き込み、これを転送器 15-3 に接続する場 実行すると共に、分割プログラム P1 と選択情 台について説明する。 プログラムPを暗号化する場合は第1個に示 報当1とを所定の職号手段によって解号化した 暗号分割プログラム C1 を作成しかつこれをメ Tフローチャート 化差 づいて プログラミングし た暗号作成プログラム8をフロッピーディスク モリ3の空いている領域に暫き込む。又、CPU

2 11 転送部 1 5 - 1 を指定する選択情報 8 2 を メ

8からノモリ3にロードして暗号作成プログラ

```
時開平 1-253051 (4)
```

```
モリ3の型いている質様に書きぶんだは、用号
                           15~1及び 15~3に 掛 枝 し , フ ロ ッ ピー デ ィス
化ROMIIから瞬時化プログラムBSをメモリ
                           28からメモリ3に第3回に示すファーチャー
3 にロードした後実行すると共に,分割プログ
                           ト四に基づいてプログラミングした解院処理ブ
ラム P2 と選択情報 S2とを所定の暗号手段に
                           ログラム D をロードして 復号処理プログラム D
                           を実行する。これによって CPU2は , フロッピ
よって破号化した暗号分割プログラム C2 を作
                           ーディスク 8 から暗 号分割 プログラム C 1 乃至
皮し、これを踏号分割プログラム C 1 の次のノ
モリ領域内に働き込む。更に、CPI 2は項号化
                           C3 をメモリ3にロードし、キーボード7かち
ROM10から瞬号化プログラムASをノモリ3
                           始めに実行する諸号分割プログラムで」の先派
                           番站を入力すると共にそれに対応する転送部 15
にロードした徒実行すると共に、分割プログラ
                           -1 を指定することによって復分化 ROM12か
ム P3 を 茨定の 曜 号 手 設 に よって 暗 号 化 し た 斑
号分割プログラム C3 を作成し、これを暗号分
                           らメモリ 3 に復号化プログラム A D を留き込み
刺ブログラム C2 の次のメモリ領域内に載き込
                           それを実行し、暗号分割プログラム C1 を元に
                           復号化して選択情報 81 を付加した分削プログ
                           ラム P 1 を 母て その 週 択 情 報 S 1 を 練 い た 分 割
 このようにメモリ3のメモリ仮収内に当ま込
んだ番号分割プログラム C1 万至 C3 はキーボ
                           プログラムP1をメモリるの望いている頻繁に
ード1を無作するととだよってフロッピーディ
                           書き込む。次代、CPU2は遊択情報 S: によっ
                           て 転送部 15-3を 指定し 復 号化 ROM 1 3 からょ
スク8ドセーブして録存する。
                           モリ3K復母化プログラムBDを書き込みそれ
 次に、上述のように暗号化したブログラムP
を元に復号化する場合について説明する。
                           を実行し , 瞬号分割プログラム C 2 を元に復号
                           化して選択情報 82 を付加した分割プログラム
 先寸、復号化 R O M 1 2 及び 1 3 を失々転送部
P 2 を得てその選択情報 S 2 を除いた分割プロ
                           APの不正使用を紡止できる。
グラム P 2 を上述の選択プログラム S 1 を除い
                            尚、上述の実施例では分割プログラムを居号
た分割プログラムPIの次のメモリ領域内に書
                           化する場合所謂の暗号化プログラムを難さ込ん
                           だ服务化ROMを用いたが、本発明はこれに扱
き込む。更に、CPU2は選択プログラム S 2 だ
よって 転送器 15-1を 指定し 復号化 ROM 12か
                           る必要はなく、例えば第5回に示すように所望
らょモリ3に担号化プログラムADを向き込み
                           の暗号手段に基づいてプログラミングした暗号
それを実行し、暗号分割プログラムC3を元だ
                           化プログラムを暫き込んだROM16,その符号
復号化して分割プログラムP3を得てそれを上
                           化プログラムに従って奥行処理をするためのC
送の選択情報 B 2 を除いた分割プログラム P 2
                           PU17,コンピュータからの分割プログラムを
                           記憶するための RAM18 及びコンビュータと扱
の次のメモリ仮域内に暫き込む。
 このように復号化した後CPU2は、メモリ3
                           親するための入出力部19とを異えた所特化姿
の分割プログラム P 1 乃至 P 3 をその原に実行
                           置 20 を用いても良い。これは , コンピュータ
                           からRAM18に所娶の分割プロクラムを転送す
 従って、上述の如く説明した方法によれば額
                           ることはよって、これに応じた暗号分割ブログ
3 者が復好化 ROM12 及び 13 を入手したとし
                           ラムをROM16の寄舟化プログラムに従って作
て も 大 々 を 転 送 部 15-1及び 15-3以外 化 接続
                           成しこれを RAM18 の空いているメモリ領域に
すると暗号分割プログラムで1 万至 C 3 は , そ
                           当き込むと共にその幾号分割プログラムをコン
れ毎天々に対応した復号化ROMを袋鞭した転
                           ビュータに転送するものである。これによれば
送部を指定し得ないため元の分割ブログラム P1
                           贈号化プログラムをコンピュータのノモリに哲
乃至P3 を持ることができない即ち。ブログラ
                           き込む必要がないため第三者から暗号手段の盗
```

### 特開半1-253051 (5)

用を防止する上で面白か高いであらう。又、上 点の毎 号化装置 20 日末 B M 10 に 円頭の 30 号号 製に 画づいてブックラミングした 優勢化プック ラムを置き込み、これを内定の転送形に 線 続す もことができる 似号化装置とすれば、然三者 から似号手段の高用を防止する上で都合か良い であろう。

又、上述の説明では転換数株に復今化3.0 M 等の選等手段を表表的に単純したが不発明けた たに製るめ発けなく、質等予度を選択的で が関な場所を関数別点をと見れその場所と 選択 材でコンピュータの人出力担に進り手段を選択的 に競技し、選択性様に応じて所定の人と対称の ボートファレスを指定するようにの認の報か 表に、本発明は上述のように所望の報を分化 表によって維守化した分割プロラスを完めプ のアクスの契行機に使うしたが、アクスを をけない。又、操令化した分割プロクタのを

正使用を防止し、情報を栄養する上で効果がある。

#### 4. 密図の簡単な配面

版:回じ本集別に係るファクフェと解め化する場合の一乗期内を示すファーキ。一十回。 2回 10 11 年限別に係る批議員はの一乗期刊を示す 構成回。第3回 17 年最別に係る配号化したブゥ グラムを元に関サ化する場合の一乗場刊を示す ファーチャート回。第4回の一乗時代係 52 70 ビニーチンステムの一果場例を示す構成的である。 号化表表の他の実施列を示す構成的である。

優数台級しこれを再び所架の暗号手段によって 解号化すれば暗号強度を増す上で都合が良いで あろう。

本集別の異態物ではコンピュータにキニタ、 キーボード及びフェッピーディスクドライブを 無したかこれに限らず有別なの目的に合う替 キの外路英翼を選択すれば良い。又、単号化す もものはプログラム以外にデータであっても良 く、これを配解するものもフェッピーディスク 以外に開伏フーブ度は見入別カードその影像は 体であれば良いこと目明であろう。

#### (祭前の効果)

本務明日以上股州したように、保存するブッ グラム及はガーラを所意度に分割した投 のブッグラム度はデータを所選の毎年寺駅によって報り化して保存し、ブッグラム度はデータ を使用する場合は所表の解表子液を示定の転送 起に職任することによってブッグラムへ受打変 はデータのファセスを可能によりであるか ち、復分事象を入手しただけの第三者による不

保置, 15-0 万至15-3 …… 報送店 , 16 …… ROM, 17 …… C PU, 18 …… RAM, 19 …… … 入出力部, 20 …… 非サ化装筐。

等許出版人 東祥池信後株式会社



